引用非特許文献

特許出願の番号

特願2006-521892

作成日

平成20年10月10日

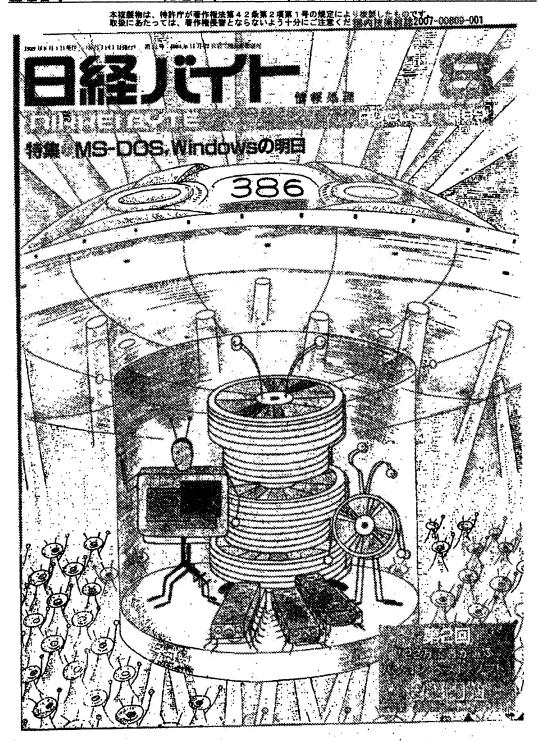
作成者

木村 雅也

5 I 0 0 3980

発明の名称

ブランクを移送するためのシステム及び方法



本核製物は、特許庁が著作権法第42条第2項第1号の規定により複製したものです。 取扱にあたっては、著作権侵害とならないよう十分にご注意くだ<u>つ割内技術雑誌2007-00809-005</u>

themes

*4

部 高速ファイル

EMS メモリとキャッシュの活用でファイル性能を大幅に改善

フェッチ・チェン

- EM の PC-DDS 4.8 は、ファイル・アクセス技能を大幅に向上をせるために、 扱つの新機構を備えた。
- EMS メモリに最大1万個のシステム・バッファを確保できる「ラージ・バッファ」、 シーケンシャル・アクセス性能向上のための「ルックアヘッド・バッファ」。 頻繁に起こるファイル・オーブンを高速化する「Past Oper」。 権理的に連載したファイルのランダム・アクセス性能を向上させる「Past Seek」である。
- IBM の機計者含含が、これらの仕組みを解散するとともに、位認向上の実際データを示す。(本語)

PC DOS は、その影場からまだ?年 しか経済していないが、最も普及して いる OS である。IBM PC のハードウェアとアプリケーションの多様化に伴い、DOS も性健を向上してきた。最新 のパージョン 4.0 では、ファイル性総 を向上させるために四つの機構を実現した(パージョン 3.3 でも一部実現)。 落〕の機構は、EMS メモリを使った「ラージ・パッファ」だ。大きなファイルのランダム・アクセス性能の向上が目的である。ユーザは最大1万間のシステム・パッファを指定できる。 第2の機構は、シーケンシャル・ア

知识清楚

来省のフェッチ・チェン氏 (Ferchi Chen) は、東 IRSI 社 (アロリダ州ボネタトン)のオ ベレーティング・シストム版計者、深刊は依 統の表表だ。Iで、DOS アーキテクトの…人で ある。連絡は来 BYTE はのキンライン会議 システム BIX のコーサ ID "editors" あてメールで、 タセスのための「ルックアヘッド・パッファ」だ。この目的は、シーケンシャル・アクセスでディスク・アクセス 回数を減少させることである。ランダム・アクセス性能を低下させることな しに、シーケンシャル・アクセス性能 を向上させることができる。ユーザは 最大8個のルックアヘッド・パッンソ を指定できる。

第3の機構は「Past Open」だ。これ はファイル・ディレクトリ・エントリ のキャッシェである。頻繁にファイル をオープン/クローズする場合に効果 を発揮する。

第4の機構は「Fast Seek」だ。これ はファイル・クラスタ情報のキャッシュである。単にディスク上のファイル・ ・クラスタ情報をキャッシュするだけ でなく、クラスタの連続性など、より 密度の高い情報も含む。クラスタが連 使したファイルのランダム・アクセス では、大概に性能が向上する。

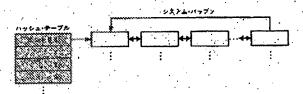
Fast Open と Fast Séek は, ともに キャッシュ内容を LRU 方式*** で管 環する。また, メモリをより効率的に 使用するよう設計した。

DOS 4.0 は、Louw/Intel/Microsoft 社の提唱する拡張メモリ仕様 EMS 4.0 の全機権をサポートする。 EMS ドライバ (DOS 4.0 に標準條付) とEMS メモリ・ボードを併出するこ とで640 K パイト艇のメモリにアクセスできる。EMS ドライバの仮想は、 640 K〜1 M パイトの間の未使用アドレス空間に物理ページ (16 K パイト単位)をいくつか機体し、これらを EMS

199

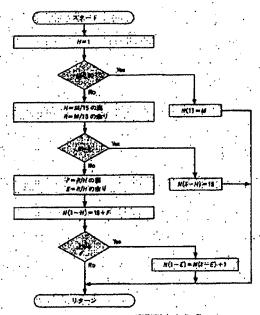
MRKEI BYTEL/AUGUST 1988 瀬 MS-DOS. Windows の初音:丸油ファイル

themes



ハッシュ・エントリ(8764 ト)

#94------ PEC 7850



お:ユーザが相変したパッファ液お: 内慮したハッシュ・エントリの数(16 の整殊能)州川):ハッシュ・エントリバで管理するパッファ像

・ 整: 名ハッシュ・エントリに体収制じ微量のパップァモ管道をせるアルゴリズム 性 II from recently year の味、中 テレスに対すがない場合、から社の報 アクセスをはていないが、アを知い信 い可な、起致アクセスとだデータほど ディフェに関係く可能性がない。

メモリ内の論理ページ (J6 K パイト単位) にマップすることだ。

DOS 4.0 では、ファイル・アクセス の高速化のために、一つの物配ページ (物環ページ番号 265) を使って、シス サム・バッファを EMS メモリ中に麻 保できるようにした。これがラージ・ バッファである。

以前のパージョンの DOS と同様に、
config.sya ファイル中の buffers コマンドの最初のパラメータには、ファイル入出力のためのシステム・パッファ数を指定するか。ここで新しい/スオプションを併せて指定すると、最大1万割ものパッファを EMS メモリ中に確保できる。1万億のパッファは、約5Mパイトの EMS メモリに相当する。/スオプションを告助した場合は、パッファは最大90個に調配され、コンペンショナル・メモリ(従来の 640 Kパイト以下の主配館)中に確保される。

ハッシングとLRU 方式で ランダム・アクセス性能を向上

ラージ・パッファは、二つの前提条件に基づいて設計した。

一つは、物機ページの大きさが 18 K パイトであるため。一度にアクセス可 能なパッファが 18 K パイトだけであ ること。

もう一つは、構定されたバッファ政 が何朝であっても、バッファを一定時 間内に高速に検索できることだ。

この二つの前提条件を満たすために、 園1に派すようなハッシュ・テーブル を用いた。

ハッシュ・テーブルの各エントリは、

800

REDDS.W raws の信息: 点池ファイル間 MIRKS SYTE/AUGUST 1989

①治理ページ番号、②先頭パッファ・ アドレス、③更新回数。の三つのフィ ールドで構成される。

このうち、最初の論理ページ番号は EMSメモリ中のパッファ存在位置を ぶす。この論理ページは、パップァが アクセスされる前に物理ページ 255 に マップしておかねばならない。

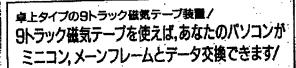
2番目の完配パッファ・アドレスは、 型状リスト中の最初のパッファを推し ボナダブルワードのセグメント・オフ セット・ポインタである。 名パッファ の大ききは、ヘッダ情報 20 パイトビデ ータ 512 パイトの計 532 パイトである。 3 番目の更新何数に更新されたパッファの個数を示す。

ハッシュ・テーブルは、コンペンショナル・メモリ中に取る。ハッシュ・エントリ数は、推定されたパッファ数によって決まる。どのハッシュ・エントリを使っても一定の性能向」が得られるように、各ハッシュ・エントリがにとんど例じ個数のパッファを扱うようなアルゴリズムを用いた(圖2)。例えば、config.sysファイルで

buffers=130/X

と機定した場合, 八つのハッシュ・エ ントリを作成する。うち二つが 17 個の パッファを、残り 八つが 16 間のパッフ ァを扱うことになる。

物理ページと論型ページのマッピング 仮定を修識するために、DOS は LRU 方式を使ってそれぞれの環状リストを管理する。すなわち、セクタ製み出しが必要になったときに望さパッファがない場合、参照されなかった類関が辞長のパッファを現状リストから





・クァース・ファーフ・ドイブで意味でならない りは、そのコンハタトル・リールの次を非に、ドイ ケーとにはインリをおきつのバージョンがあります と、いすれる、美ななの表の上にちゃんと無ります それどころか、少者なスペースは、たっか!他の様 ともかなではなのです。

ウェア・カファ・カーナ、そしてサーブルが表えれています。 点情的なを関う は本本の本のはおお問題の ハリーは、アナリを表はなてなく、アイスタ・パリ ティーフロトの記念はます。 発表サイタのパノーレン レーム・リンタをおする手法に述べて、多トラッタ 採供チーフをどれなが他代でいるか。 あなたはな 5、お女性があたけらなすで、

Transfit Bernary C. JURLSTAR.

ディーラー茶近中/ FOR DETAILS AND TO ORDER: ● FAX (010) DNE-4001 PHONE (810) DNE-8022

9621 fronciale Ave., Chatsworth, CA 91311

---- (#R####) to

それ以上の、高性能。

4モード対応プリンタ

NEO-PCCS。各社AXCS。 旧M-PS/E.東达上別時代去。蘇坡城市第。

日本類ピジネス・ブリンタのニーズをこの一参に 美味、VP(EBG/P)、NM(NEC)、XL(BM) の3つのモード選択によび、お手界ちのシステム に即対のできます。ベーバー・バーキングの競争 インチカット提供など、ユーゲー・ブレンドリ ーマが帰来性。たちに世界切ファンクション・カードの以内により、複雑雑意の物学化を突転

ヘビー・デューティ仕 情で、ハードな使い ちにも高い保険性 を発症。それ以上の 変性能プリンタの DREGGE BARRELLEANER



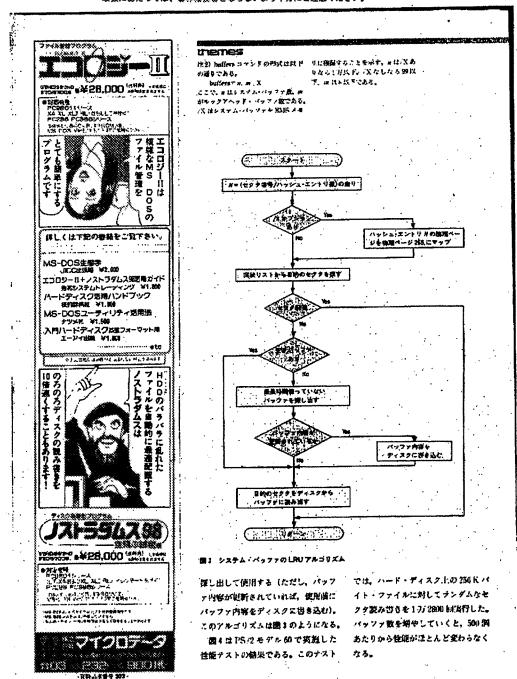
· 安村林水県 5100-

201

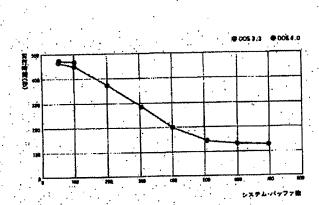
NBKKEI BYTE/AUGUST 1989 W NG-001, Wrópes の対策:当地ファイル

208

本複製権は、特許庁が豪徐落派第42条第2項第1号の規定により複製したものです。 取扱にあたっては、著称接続等とならないよう十分にご注意ください。



MS-UCE Windows の所旨: 英雄ファイル語 MRKKEI BYTE/AUGUST 1988



ランダム・アクセスでのラージ・パッファの油器。ハード・ディスタ上の おほとパイト・ファ イルに対してラングムなセタク扱み書きを1万 2回時間実行した。 昨戊 モデル 切 で実施した

入出力なしでデータにアクセスできる これは、ファイルのほとんどのセク タがパッファ内に桁約され、ディスク

自建 2000年 ルッタアヘッド・パッファの目的は、 シーケンシャル・アクセスの際に最軽 の数セクタも読み出しておくことで、 ディスク読み出しの同数を減らすこと だ。ルックアヘッド・パッファの制数 は、config.sysファイルの buffers コ マンドの2番目のパラメータで指定す 🦠 る¹⁵⁸。最大8側のルックアヘッド・バ ッファを抱定できる。

: 例えば、このパラメータを3とする と、1005 はコンペンショナル・メモリ - 中に3 猫のルックアペッド・バップテ を破保する。この状態でディズクから 前に要求されたセクク希号(Pとする) 際にはセグナ 100、101、102 の 3 何の セクタを一折して繋み出しておく。こ タモだけを読み出す。 うしておけば、次にセクタ 101 の設み

出しを要求されたとき。ディスク人出 力なしでルックアヘッド・パッファか らデータを取り出せる。

ランダム・アクセスへの 避影響はない

· 18977

DOS は、不必要なルックアヘッド・ パッファによってランダム説み出しの 作能が低下するのも予防する。この予 防法住実のような単純なものだ。説み 出し要求を受けるたびに、現在要求さ れているセクタ番号(じ とする)と、以 セクタ 100 を洗み出す場合, DOS は実 を比較する。そして、C&P+1 ならせ クタを先読みし、そうでなければセク

図まはPS/2モデル 60 で実施した



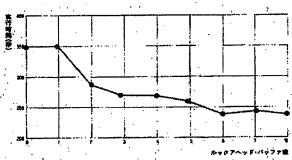
MINICES BYTE / AUGUST 1988 田 US FOOL Windows の明白:万河ファイル

themes

下の通りである。

注:1) fastopen コマンドの形式は、以 のキャッショ・エントリ数。なだし。 19番8でおり、1つかず分別である。

Instopen d = (x, w)こ。またキャッシェな確保する月 数ドライブ名。a は Fact Cleam のキャ フシュ・バントリ数。 ar は Pant Sock



園を シーケンシャル・アクセスでのシックアヘッド・パッファの効果。ハ - ド・ディスク上の空 Kパイト・ファイルに対し、シーケンシャルなセクク競み者をチェス2900 無実行した。PS/2 モデル・40で 帯鉱した

仲能ナストの結集である。このテスト では、ハード・ディスク上の256 Kパ イト・ファイルに対し、シーケンシャ ルなセクタ読み書きを1万2800 罰実 行した。また、ランダム競み出し鉄能 低下の予防法の効果を評価するために、

前述のラージ・パッファの性能テスト も実施した。その新製。ルックアヘッ ド・パッファはシーケンシャル・アク セス性能を大幅に向上させるが、ラン ダム・アクセス性能には影響しないこ。 とがわかった。

Fast Open

ディスク上のファイルは、それぞれ 32パイトのディレクトリ・エントリで 管理されている。 ディレクトリ・エン トリは、ファイルの属性中変更自付・ 時刻。サイズ、ロケーションの起点な どの管理的報を含む。ファイルのオー プンを開始すると、DOS はそのディレ クトリ・エントリをディスクからシス テム・パッファに読み出し、その後の 読み掛きで管理情報を利用できるよう にする。こうした方式を築っているたっ め、ほ・ファイルに対してオーブン、 遊み出し、書き込み、クローズを頻繁 に行うアプリケーション・プログラム

では、アクセス効率が低下することが ある。

第1に、32パイトのディレクトリ・ エシトリを脱み出すために、DOS は1 -セクタ (通常 512 パイト) をまるごと 遊み出す必要がある。例えば、4 ンベル の描きのパス名(A¥B¥CYDなど) は、システム・パッファ中の 1× (512-22) パイトを無駄にする。その結果。 システム・パッファの LRU 方式の効 果が低下する。

第2に、パッファ数に制制があるた め、ファイルをオープンした役で実行 する読み出しと含き込みによってディ

レクトリ・エントリを含むパッファが フラッシュされる可能性がある。この 退合、次の再オープンでは再度。ディ スクを読み出さればならない。

DDSカーネルが利用する 主記憶常胜型プログラム

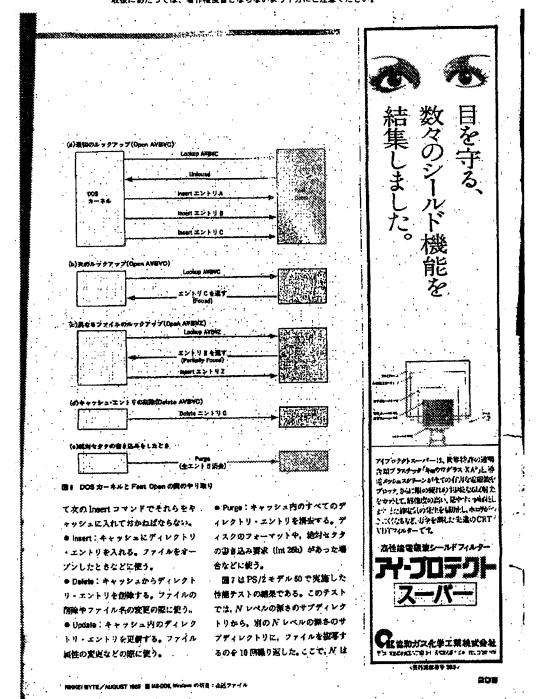
こうした非効率を軽減するために。 Fast Open を設計した。これは、主記 惚常酸剤プログラムである。 ディレク トリ・エントリを主記憶中にキャッシ ュすることで、DOS カーネルがディレ クトリ・エントリに高速アクセスでき るようにする。 キャッシュ中のディレ クトリ・エントリはツリー構造にして あり、LRU 方式で管理する。確保する・ キャッシュ・エントリ数は、fastonen コマンドの機初のパラメータで構定す δ×».

DOS カーネルと Past Open 間のイ ンタフェースは、以下のように腹酔し た (陽#)。

● Lookup: DOS カーネルは、ディス クからディレクトリ・エントリを銃み 出す間に、いつも Fast Open にルック アップ要求を発行する。この結果は、 Found, Partially Found, Unfound 20 立つのいずれかになる。例えば AYBYCYD というパスを考えてみよ う。まず Found だと、Fast Open はり のディレクトリ・エンドリを選す。Partially Found なら、パス中のサブディ レクトリ(例えば A, B, またはC)のデ ィレクトリ・エントリを返す。Unfoundの場合は、DOSカーネルがディ メクにアクセスして A, B, C, そして Dのディレクトリ・エントリを検索し

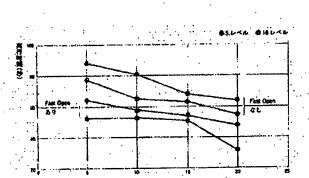
804

US-COL History の信息: 直送ファイル器 MICHE SYTE/AUGMET 1886



themes

本複製物は、特許庁が著作権法第42条第2項第1号の規定により複製したものです。 取扱にあたっては、著作権侵害とならないよう十分にご注意ください。



関 7 13 エントリの Fast Open キャッシュの強悪。 ドレベルの深さのサブディンクトリから、別の ドレベルの深さのサブデ・レクトリに、ファイルキゼネするのを 18 範疇リネした。ここで、ドは5または 10 である。 昔サブディレクトリは 対状パイト・ファイルを 5 僧含んでいる。 75/2 モデル 毎 で実施した

または 10 である。各サブディレクトリ は32Kパイト・ファイルを5盤合ん でいる。この結果は、Fast Open のキ

ッッシュ・エントリを20個にすると。 …買した性能向上が得られることをパ している。

- 1005のアイスク・プロケーションの 基本単位はケラスタである。これは、 --- 定歌のセクタに相楽する(クラスタ・ 当たりのセクタ数はフォーマット時に 決まる)。ユーザの観点からは、ファイ ルはパイト弾であり、すべてのタラス タが油環的に連続しているように見え る。すなわち、ファイルは論理クラス し示す FAT エントリに対応するクラ 20から始まって論理クラスタ 1。論 ニースタである。後続のクラスタほこの カラスタ2…と連続する。しかし、物 - 現約には、ファイルは連続したクラス タで構成されているとは限らない。例 「えば、誘環クラスタリが物職クラスタ 100 に、論理クラスターが物理クラス" タ200 にマップされたりする。

DOS は、ファイルがどのクラスクを

使っているか、米便用のクラスタはど れか、などの情報をファイル・アロケ ーション・テーブル (PAT) に記録す る。FAT はディスク上にあり、各 PATエントリは各クラスクと1対1 に対応している。 ファイルの先期クラ スクは、ディレクトリ・エントリが投 FATエントリを次々にチェインする ことで管理される。DOS は、ファイル の数み書きの論に、このクラスタ・デ ェインをたどることで現在のファイル ・ポワションを計算するわけだ。

この労伍では、Past Open の場合と 間接に非効率になる場合がある。

第1に、PATセクタ (FATを含む セクラ) が複数のファイルのクラスタ ・チェインを含むことがあり、またタ ラスタ・チェインが複数の FAT セク タにまたがることがある。後者の場合。 一つのファイルのクラスグ・チェイン をたどるために、DOS はいくつもの FAT セクタをシステム・パッファに 説み出さねばならない。このためにバ ッファ・スペースが無駄になり。シス テム・パッファの LRU 方式の効果が 低下する。

招きに、もし物限クラスタが連続し ているなら、超点となるクラスタ数号 にオフセットを加算するだけで目的の クラスタ番号を簡単に計謀である。 ご の場合でも、クラスタ・チェニンを恢 検的にたどるのは非効率だ。

クラスタの連続性管理で シーク速度を向上

こうした非効率を保護するために Fast Seek を取針した。 クラスク・チ ェインの検索が最適な方法で実行され るように、動的な構造でクラスタ番号 キキャッシュするのである。Fast Open と共通点が多いので、Fast Seek は fastopen コマンドに一体化してあ る。Fast Seek のためのキャッシュ・ エントリ歌は、fastopen コマンドの2 番目のパラメータで指定する^{km}。

Fast Seek のキャッシュ・エントリ は、ファイルのどの部分が物理的に選 続しているか、という情報を含んでい、 る。この情報は連続する物理クラスタ 群の先頭ケラスタ番砂と後続クラスタ 数で表現される。ファイルの実験性が

· 206

MB-DOS, Windows が何日: 再造ファイル間: MEGIES SYTE/AUGÚST 1909

BEING THE PROPERTY OF PROPERTY OF THE PROPERTY

高いほど、キャッシュ・エントリ数は・ 少なくてすむ。複数ファイルのオープ ンや選択性の低いファイルによってキ セッシュ・エントリが使い尽くされた 場合、Fast Seek は LRU 方式でキャ ッシュ・エントリを再使用する。

DOS カーネルと Fast Seek 脚のイ ングフェースは以下のように設計した。 ● Open:ファイルがオープンされる と、Fast Seek は新しいファイル・ヘ・ ップを作成するか(もし存在しなけれ ば)、クローズ・ファイル・リストから ファイル・ヘッグを探す。このファイ ル・ヘッダが発近使用したものになる。 ● Close:ファイルがクローズされる と、Fast Seek はファイル・ヘッダと そのキャッシュ・エントリをクローズ ・ファイル・リストに移動する。

● Lookup:DOSカーネルは、ディス タ上でファイルのグラスタ・チェイン をたどる前に、いつも Fast Sock にルー ックアップ要求を発行する。この結果 it. Found 12th it Partially Found of どちらかになる。 もし Found だと、依 関決めすべき物理クラスタ番号を返す。 Partially Found 25, Fast Seek 340 繰しているものの中で最も近い物理ク ラスタ番号を選す。 破感なのは、ファ イルの起点の物理クラスタ番号が選さ れた場合だ。

a Insert: ファイル・クラスタ背線を キャッシュに挿入する。ファイルをオ ーソンした校で初めてアクセスする場 合などに使う。

● Delete: ファイル・ペップとそのキ ャッシュ・エントリを消去する。ファ 、イルが削除された場合などに使う。



2740 (CTMB) SIT 182 3HB/657 (C)56 57 (T 28) 286

人力特敦

ABRE PHENNE, PROBLEM MILETY CKILL MANGE WHE 特別方法 कार्यक्षित्रक्षेत्रक्ष

200.11

##38,000 ##### ¥38,000

●お申し込み心臓・冷わせは



技式会社 ビジススチータサービス H C 06-949-4405-5 143-06-949-446 19年 たっていないがには他的には他的の大学をは例え

WKALS# 201.

NECKEI BYTE/AUGUST 1949 第1年005 1015mm 小利息: 花港ファイル

207



93000377777 22.0575**8**17.4

i	P388SDAXシリース(AX仕様)	
1	PSHBOAX-HBKD	¥858.000°
1	P36BDAX-11SKD	¥808,000
į	PHISDAX-BSKD	¥358,800
	Parisdax-eisko)	
	PHISDAX-ESKO	. ¥359,000
	PERSONX-NSKD	*#15.008

P886SDシリーズ(AT 3 機構) PWSO-MSKD ¥199.008 -386SD-116KD ¥258,000 PARRO-BSKO MERCAN MAN

¥364,000

WAXシリーズ

P3865D-835KD

PINED MEKD

解系スプリース PSSAUX-F33C(テーカトッカ6 半), BR 806 * MR 1986(MR 1987) MR 1987 * MR 1986(MR 1987) MR 1987 * MR 1986(MR 1987) MR 1988(MR 1987) * 1987 (MR 1988) MR 1987 (MR 1988) * 1987 (MR 1988) MR 1987 (MR 1987) * 1987 (MR 1988) MR 1987 (MR 1987)

MBOFT BOOK(AX-800)

#1,000 からか をようできないと変われないがあれなかか ウェアをおけるというな一をかつかずであると ーン 1 100 からなど おのまをものなまをから ロプロサイド購入は、

開展売・取扱い整線店(関人も可能) 大体集中。(東京除く)

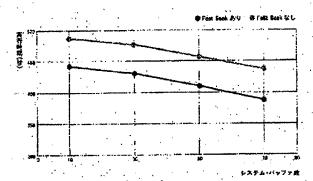
・ 二分のかけば本家では、 ・ 二分のかけば本家です。 ・ 「成功者が続けなりみす! 細プロサイド・ニュース/ソフトウェア 価格表さしあけます。

Po プロサイド株式会社 Biod PROMO CORP

平16、美世的中小田区公園市公司工商品,127 13.CNE.82(254) 6131 (C FAX.031254) 6134 学240 子長時中華的問む - \$-2 理事ビル **10x8.C472(75)350k FAX.0872(15)36(1

ASLANE L' 200.

themes



鎌目・経 エントリの Past Seek キャッシュの効果。テスト内容は関えと関じランプム・アクセス

のクラスタ情報を切り拾でる。ファイ ルを小さくした場合などに使う。

● Purge: キャッシュ内のすべてのク ラスタ情報を指去する。ディスクのフ 要求(int 26h)がおった場合などに使 用する。

題まはFast Sock性能のナスト結 単である。テスト方法は、前述のラー ジ・バッファの場合と同一である。こ の結果は、10 何のキャッシュ・エント りを探定すると、 関して約40秒例約 できることを示している。システム・ パッファが10個のとき、Fast Sookを 使わずに同程度の性能(448秒)を終る ためには,きらに 60 倒ものパッファが 必要だ。これに30 K パイトのメモリ に相当するか、Fast Seek を使うなっ 5.8K バイトかメモリで済む。

こうした効果は、すべてのファイル ・フラスタ錯根をセーブするための十 分なキャッシュ・エントリカえあれば、

● Truncate:キャッシュからファイル 一般に期待できる。最悪の場合は、フ **ノイルが応大かつ非連続であり、ディ** スク上にまばらに分散配置されている。 場合だ。この場合、ランダム・アクセ スを頻繁に行うと、LRU 機構が有効に オーマットや、絶対セックの符き込み 、始かず、Fast Seek は智用な情報を冠 きなくなる。こうじた問題を解決する 方法の一つは、キャッシュ・エントリ の再利用がなくなるまで、Flast Stuk を一時的にシャットダウンサることで ある。・・

> 以上、DOSの四つの新しい契修を設 粥した。これらのおかげで、config.eys ファイルの buffers コマンドや、fax topen コマンドを強調扱りれば、ツブ リケーション性態を向上させることが できるようになった。適じアプリケー ション・プログラムを阿ジコンピュー タで実行した場合でも、ファイル・ア クセス連度が向上したことに気づくだ。 37.

(BYTE, & 1989 McGraw-Hill, Irc.)

ION-DOL NOCHA の発音:真正ファイル語 HOXIGH SYTE/ANGLIST HRS